PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

2001-356921

(43)Date of publication of application: 26.12.2001

(51)Int.Cl.

G06F 9/46 G06F 15/177

(21)Application number : 2000-180898

(71)Applicant : FUJITSU LTD

(22)Date of filing: 16.06.2000 (72)Inventor: KOGURE MASAYUKI

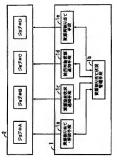
(54) INFORMATION PROCESSOR

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To quickly allocate released resources to other jobs during execution in an information processor in which plural jobs are executed in parallel.

SOLUTION: A resource allocating/releasing means 1a allocates and releases the resources to the job when the job is started and ended. A resource allocation state managing means 1b manages allocation states of the resources to the jobs by the resource

allocating/releasing means. A resource empty state informing means 1c informs the jobs of a fact that an empty states of the resources are changed by referring to the resource allocation state managing means 1b when the fact is detected. A resource reallocating means 1e allocates the released resources to the jobs when requests of reallocation of the sources are performed from the jobs.



(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-356921

(43)公開日 平成13年12月26日(2001.12.26)

(P2001-356921A)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FI	テーマコート*(参考)
G06F 9/46	3 4 0	G06F 9/46	340F 5B045
	360		360C 5B098
15/177	674	15/177	674A

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全10頁)

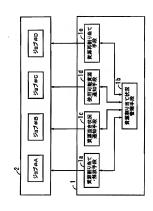
(21)出願番号	特願2000-180898(P2000-180898)	(71)出顧人 000005223
		富士通株式会社
(22)出願日	平成12年6月16日(2000.6.16)	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号
		(72)発明者 木暮 政幸
		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号 富士通株式会社内
		(74)代理人 100092152
		弁理士 股部 毅巌
		Fターム(参考) 5B045 EE12 EE38 GG02
		5B098 GA02 GA03 GB05 GD02 GD03
		GD17 GD19 GD20 GD22

(54) 【発明の名称】 情報処理装置

(57)【要約】

【課題】 複数のジョブが並列して実行される情報処理 装置において、解放された資源を迅速に他の実行中のジ ョブに対して割り当てる。

【解決手段】 資源割り当て・解放手段1 a は、ジョブ の起動時および終了時に当該ジョブに対する資源の割り 当ておよび解放を行う。資源割り当て状況管理手段1b は、資源割り当て・解放手段によるジョブへの資源の割 り当て状況を管理する。資源空き状況通知手段1 c は、 資源割り当て状況管理手段1bを参照して、資源の空き 状況が変化したことを検知した場合には、ジョブに対し てその旨を通知する。資源再割り当て手段1 e は、資源 の再割り当ての要求がジョブからなされた場合には、そ れらのジョブに対して解放された資源を割り当てる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のジョブを処理する情報処理装置において

ジョブの起動時および終了時に当該ジョブに対する資源 の割り当ておよび解放を行う資源割り当て・解放手段

前記資源割り当て・解放手段によるジョブへの資源の割り当て状況を管理する資源制り当て状況管理手段と、 前記資源割り当て状況管理手段と が記分で表現を管理手段を参照して、資源の空き 状況が変化したことを検知した場合には、ジョブに対し てその旨を通知する資源空き状況通知手段と、

【請求項2】 前記資源空き状況通知手段は、予め要求を行っているジョブに対してのみ資源の空き状況を通知することを特徴とする請求項1記載の情報処理装置。

を有することを特徴とする情報処理装置。

【請求項3】 前記資源空を状況通知手段の通知の結果、当該ジョブから空き状況の間い合わせがなされた場合には、使用可能な資源に関する情報を通知する使用可能資源通知手段を更に有することを特徴とする請求項1 記載の情報処理装置。

【請求項4】 前記資源空を状況通知手段の通知の結果、当該ジョブが資源の再獲得要求を行った場合には、 資源を再度割り当てる資源再割り当て手段を更に有する ことを特徴とする請求項 1.可載の倍額処理基層。

【請求項5】 複数のジョブを処理する情報処理装置を 管理するプログラムを記録したコンピュータ読み取り可 能な記録媒体において、

前記コンピュータを、

ジョブの起動時および終了時に当該ジョブに対する資源 の割り当口でおよび解放を行う資源割り当て、解放手段、 前記資源削り当て・解放手段とよるジョブへの資源の割 り当て状況を管理する資源割り当て状況管理手段、 前記資源削り当て状況管理手段を参照して、資源の空き 状況が変化したことを検知した場合には、ジョブに対し てその旨を追測する資源空を状況通知手段、

として機能させるプログラムを記録したコンピュータ読 み取り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は情報処理装置に関 し、特に、複数のジョブを並列して処理する情報処理装 置に関する。

[0002]

【従来の技術】複数のジョブ(以下、適宜JOBと表記する)が並列して実行される情報処理装置では、例えば、〇S(Operating System)が各ジョブの資源の使用状況を管理し、必要に応じて資源の割り当てと解放とを行うことが一般的である。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】ところで、複数のジョ

ブが並列して実行されている場合に、あるジョブが終了 してそのジョブが使用していた資源が解放されると、解 放された資源はそれ以外のジョブに割り当てることが可 能である。

【0004】しかしながら、従来の情報処理装置では、 ジョブが所定の周期で05に対して問い合わせを行い、 使用可能な資源が存在する場合にはその割り当て要求を 行っていたため、資源が解放されてから使用可能になる までにタイムラグがあるという問題点があった。

【0005】本発明はこのような点に鑑みてなされたものであり、未使用の資源をジョブに迅速に割り当てることが可能な情報処理装置を提供することを目的とする。 【0006】

【課題を解決するための手段】本発明では上記課題を解 決するために、図1に示す、複数のジョブ#A〜#Dを 処理する情報処理装置1において、ジョブの起動時およ び終了時は当該ジョブに対する資源の割り当でおよび解 を行う資密割り当て・解放手段1 aと、資源割り当て ・解放手段1 aによるジョブへの資源の割り当で状況を 管理する資源割り当て状況需理手段1 bと、資源割 で状況管理手段1 bを参照して、資源の空を状況が変化 したことを検知した場合には、ジョブに対してその旨を 適知する資源空き状況が無理手段1と、を有することを 特徴とする情報の理等部分組合される。

【0007】ここで、資源割り当て・解放手段1 aは、 ジョブの起動時および除了時に当該ジョブに対する資源 の割り当ておよび解放を行う。資源割り当て状況管理手 段1 bは、資源割り当て・解放手段1 aによるジョブへ の資源の割り当て状況を管理する。資源空き状況遇知手 段1 cは、資源割り当て状況管理手段1 bを参照して、 資源の空き状況が変化したことを検知した場合には、ジ ョブに対してその旨を消費する。

[0008]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面 を参照して説明する。図 1は、本発明の動作原理を説明 する原理図である。この図に示すように、本発明の情報 処理装置 1は、資源削り当て・解放手段 1。。資源削り 当て状況管理手段 1 b、資源空き状況通知手段 1 c、使 用可能資源通知手段 1 d、および、資源再削り当て手段 1 e によって構成されており、複数のジョブ # A ~ # D に対する資源の割り当てを使理する。

【0009】 ここで、資源制り当て・解放手段1 a は、 ジョブの起動時および終了時に当該ジョブに対する資源 の割り当ておよび解放を行う。資源割り当て状況管理手 段1 b は、資源割り当て・解放手段1 a による各ジョブ への資源の割り当て状況を管理する。

【0010】資源空き状況通知手段1cは、資源制り当 て状況管理手段1bを参照して、資源の空き状況が変化 た場合には、ジョブに対してその旨を通知する。資源 再割り当て手段1eは、資源空き状況通知手段1cの通 知の結果、当該ジョブが資源の再獲得要求を行った場合 には、資源を再度割り当てる。

【0011】次に、以上の原理図の動作について説明する。いま、ジョブ#Dが新たに起動され、実行が開始されたとすると、ジョブ#Dは実行に必要な資源を獲得するために情報処理装置1に対して資源の獲得要求を行った。

【0012】情報処理接摺1では、資源剤り当て・解放 手段1aが要求を受信し、資源剤り当て状況管理手段1 bに対して資源の剤り当て状況を問い合わせ、剤り当て 可能な資源をショブ# Dに対して剤り当てる。その結 果、ジョブ# Dに刺り当てるれた資源を用い処理を実 行することが可能となる。このとき、資源剤り当て状況 管理手段1bは、ジョブ# Dに対する資源の剤り当て状況を追いする。

【0013】このような状況において、例えば、ジョブ # Cが処理を終了した場合には、ジョブ# Cは、資源制 り当て、解放手段1aに対して、自己が獲得している資源の解放を要求する。その結果、資源割り当て・解放手 段1aは、ジョブ# Cに割り当てられている資源を解放 するとともに、資源割り当て状況管理手段1bに対して 資源の解放がなされたことを記録させる。

【0014】資源空き状況通知手段1cは、割り当てられている資源が減少したことを検知すると、現在実行中のジョブに対して資源の空き状況が変化したことを通知する。その結果、ジョブ#A,#B,#Dは、資源の空き状況の変化を認知する。

[0015] 資源の空き容量の変化を認知したショブ# A,#B,#Dは、自己の現在の処理の進捗状況と照ら し合わせて判断し、資源を飛獲得することが有益か否か を判断し、有益であると判断した場合には、使用可能資 派通知手段1 dに対して獲得可能な資源の量を問い合わ ける。

[0016] 例えば、いま、ジョブ#A、#Dが資源の 再獲得が有益であると判断した場合には、ジョブ#A、 #Dから使用可能資源通知手段! 1 估対して関い合わせ がなされる。使用可能資源通知手段! 1 位は、間い合わせ を行ったジョブの種類を配慮しておき、例えば、優先度 が高いジョブから資源の分型量を決定し、運動する。

【0017】ジョブ#A、#Dは、通知された資源の割り当て量で満足であると判断した場合には、資源再割り 坦子手段1eに対して資源の再割り当てを要求する。例 えば、ジョブ#A、#Dが知知された資源の割り当て量 で満足であると判断した場合には、資源再割り当て手段 1eにその旨が通知され、要求された誰の資源が追加的 に割り当てられることになる。

【0018】資源を再割り当てされたジョブ#A, #D は、CPUおよびメモリ等の使用率の向上により、それ までに比して実行速度が増大することになる。以上に説 明したように、本発明に係る僧報処理整備1によれば、 資源の解放等に伴って資源の空き容量が増加した場合に は、ジョブに対してその情を選知し、必要に応じて資源 を再削り当てするようにした。その結果、ジョブは資源 の空きが発生することを常に監視する必要がなくなるの で、監視処理に係る処理コストを削減することにより、 処理速度の向上を図ることが可能となる。

【0019】次に、本発明の実施の形態について説明する。図2は、本発明の実施の形態の構成例を示すブロック図である。この図に示すように、本発明の情報処理装置は、プロセッサエレメントPE#1~PE#4がバスBによって相互に接続されて構成されている。

【0020】図3は、プロセッサエレメントの構成例を示している。この図に示すように、プロセッサエレメントり10は、CPU(Central Processing Unit)10a、ROM(Read Only Memory)10b、RAM(Rand on Access Memory)10c、HDD(Hard Disk Driv 010d、GC(Graphics Card)10c、I/F(Interface)10f、SC(Graphics Card)10c、I/F(Interface)10f、および、パス10gによって構成され、その外部には表示接觸11および入力接觸12か接続されている。

【0021】CPU10aは、HDD10dに記憶されているアプリケーションプログラムに従って装置全体の制御や各種演算処理を実行する。ROM10bは、CPU10aが実行する基本的なプログラムやデータ等を格納している。

【0022】RAM10cは、CPU10aが各種処理 を実行する際に、実行対象となるプログラムやデータを 一時的に格納する。HDD10dは、CPU10aが実 行するアプリケーションプログラムやデータ等を格納し ている。

【0023】GC10eは、CPU10aが増給した描 画命令に従って描画処理を実行し、得られた画像を対応 する映像信号に変換して出力する。1/F10fは、例 えば、USB (Universal Serial Bus) 等によって構成 され、入力装置 12から入力されたデータの表現形式を 適宜変換する。

【0024】パス10gは、CPU10a、ROM10b、RAM10c、HDD10d、GC10e、および、I/F10fを相互に接続し、これらの間で情報の授受を可能とする。

【0025】表示装置11は、CRT (Cathode Ray Tbe) モニタ等によって構成されており、GC10eから出力された映像信号を対応する画像に変換して出力する。入力装置22は、例えば、キーボードまたはマウス等によって構成されており、ユーザの操作に応じた情報を生成して出わする。

【0026】ところで、プロセッサエレメントPE#1 ~PE#4は、オペレーティングシステムOSによって 刷御されている。この様子を図4に示す。情報処理装置 SYSは、プロセッサエレメントPE#1~PE#4な らびにバスB等から構成されるハードウエアHWおよびオペレーディングシステムOSによって構成されている。オペレーディングシステムOSは、ハードウエアHWを構成するプロセッサエレントPE#1~PE#4を制御している。なお、この図は、ハードウエアHWとオペレーディングシステムOSとの関係を示すための概念図であり、実際の実装形像は様々なパターンが考えられる。

[0027] 図5は、オベレーティングシステムOSの ジョブ管理に係る部分(以下、ジョブ管理部と称す)の 構成例を示すブロック図である。この図に示すように、 ジョブ管理部30は、通信処理部30a、資源機制部30 監視部30b、資源再獲得部30c、資源機制部30 方によって構成されている。

【0028】ここで、通信処理部30aは、各プロセッ サエレメントPE#1~PE#4で実行されているジョ ブとの間で情報を授受する。資源使用状況監視部30b は、現在実行されているジョブによって使用されている 資源の使用状況を監視する。

【0029】資源再獲得部30cは、ジョブの終了により資源が解放された場合に、現在実行中のジョブに対して資源を再獲得して供与する。資源獲得部30dは、新たなジョブが起動された場合に、資源を獲得して供与する。

[0030] 資源解放部30eは、ジョブが終了した場合に、そのジョブが使用していた資源を解放する。資源 管理テーブル30fは、各ジョブが現在使用中の資源を 管理する。

【0031】次に、以上の実施の形態の動作について説 明する。いま、プロセッサエレメントPE#1~PE# 4において、ジョブ#A~#Cが実行されているとす る。図6(A)は、各ジョブによる各プロセッサエレメ ントのプロセッサの使用率を示す図である。この図に示 すように、ジョブ#Aは、プロセッサエレメントPE# 1のCPU等のプロセッサ(以下、プロセッサエレメン トPE#1~PE#4のそれぞれのプロセッサをプロセ ッサ#1~#4と称す)を100%使用し、プロセッサ #2を50%使用している。また、ジョブ#Bはプロセ ッサ#2を50%とプロセッサ#3を100%使用し、 ジョブ#Cはプロセッサ#4を100%使用している。 【0032】図6(B)は、各ジョブによる各プロセッ サエレメントのRAM等のメモリの使用率を示す図であ る。この図に示すように、ジョブ#Aは、プロセッサエ レメントPE#1のメモリ(以下、プロセッサエレメン トPE#1~PE#4のそれぞれのメモリをメモリ#1 ~#4と称す)を100%使用し、メモリ#2を60% 使用している。また、ジョブ#Bはメモリ#2を40% とメモリ#3を70%使用し、ジョブ#Cはメモリ#3 を30%とメモリ#4を100%使用している。

[0033] 図7は、図6に示すジョブの実行形態に対 成する資源管理テーブルの一例を示す図である。この図 に示すように、資源管理テーブルは、現在実行中の各ジョブが各プロセッサエレメントにおいて使用している の例えば、ジョブ#Aは、プロセッサエレメント#1 のプロセッサを100条とメモリを100MB(Mega B 収1e)使用し、プロセッサエレメントPE#2のプロセッサを50%とメモリを60MB使用している。

【0034】なお、図の右端の「通知予約」は、他のジョブが終了することにより資源の空きが発生した場合 に、その目を通知するか否かを示しており、「変」は通 知が必要であることを示し、「不要」は不要であること を示している。この情報は、ジョブが起動された場合 に、ジョブからの申告によって設定する。

【0035】このような実行状態において、ジョブ#Bの処理が終了したとすると、ジョブ#Bは、黄澤解放部30eに対して資源の解放を要求する。その結果、資源解放部30eに対して資源の解放を要求する。その結果、資源存るとともに、資源管理テール30fの該当する部分を書き換える。図8は、黄源解放後のプロセッサとメモリとの状態を示す図である。図8(A)に示すように、ジョブ#Bが終了するとプロセッサ#2とプロセッサ#3に対して空きが発生する。また、図8(B)に示すように、メモリ#2とメモリ#3に対して空きが発生する。また、図8(B)に示すように、メモリ#2とメモリ#3に対しても空きが発生することになる。

【0036] 図9は、図8に対応する資源管理テーブルの一例を示す図である。この例では、図7の場合と比較するとジョプ # Bに対応する内容が削除されている。このように資源に空き状況が発生すると、資源使用状況監視部30bはこれを検知し、現在実行中のジョブであっ、資富管理テーブルの適回子的が「受」に設定されているジョブに対して、資源の空きが発生したことを通知する。いまの例では、現在実行中のジョブはジョブ#ととどジョブ#につあり、これらの通知予約はまた「要」に設定されているので、資源使用状況監視部30bは、通信処理部30aを介して、ジョブ#Aとジョブ#Cとに対して資源の変きが発生したとを通知する。

[0037] このような適梱を受けたジョブ# A とジョ ブ# C とは、新たな資源の獲得を必要とする場合には、 資源使用状況監視部30 b に対して資源の空を状況の間 い合わせを行う。いま、ジョブ# A, # C の双方が資源 の獲得を必要とする場合には、これらのジョブは空き状 沢の間い合わせを行う。

【0038】資源使用状況整規能30%は、資源の空き 状況を各ジョブに適知する。いまの例では、プロセッサ #2が50%、プロセッサ 43が100%、メモリ#2 が40MB、および、メモリ#3が70MB使用可能で あることをジョブ#ムとジョブ#Cとに週知する。 [0039]なお、現在使用可能な資源を直能ジョブに 伝えるのではなく、ジョブの優先度等に応じて資源の分配量を予め決定し、その分配量を通知するようにしても よい。そのような構成によれば、資源の再取符要求が幅 終した場合には、ジョブの優先度に応じて資源を分配す ることが可能となる。または、現在使用可能な資源の量 を、要求を行ったジョブの数に応じて均等に分割して得 られた置を、それぞれのジョブに通知するようにしても よい。

【0040】現在使用可能な資源の量の適知を受けたジョブは、通知された量の新たな資源の獲得が自己に有益であるか否かを判定する。そして、有益であると判定した場合には、空き状況に応じた資源の再獲得を、資源再獲得部30に対して要請する。

【0041】例えば、ジョブ# Aがプロセッサ# 2を50%と、メモリ# 2を40%およびメモリ# 3を20% 獲得するように要請し、ジョブ# Cがプロセッサ# 3を 100%と、メモリ# 3を50%新たに獲得するように 要請したとすると、これらの要請は資源再獲得部30c に通知される。

【0042] 資源再獲得部30cは、要請された量の資源を再獲得し、ジョブ# A とジョブ# C とにそれぞれ快事する。その結果、ジョブ# A は、図10(A)に示すように、プロセッサ# 2を50%新たに獲得し、図10(B)に示すように、メモリ# 2を40%とメモリ# 3を20%新たに獲得する。また、ジョブ申 C とり、以10(A)に示すように、プロセッサ# 3を100%新たに獲得し、図10(B)に示すように、メエリ# 3を50%新たに獲得し、図10(B)に示すように、メモリ# 3を50%新た経費等る。

【0043】図11は、新たに資源を再獲得した後の、 資源管理テーブルの一例を示している。この例では、ジ ョブ#Aは、プロセッサ#1とプロセッサ#2をそれぞ れ100%ずつ使用しており、メモリ#1, #2, #3 をそれぞれ100MB, 100MB, 20MB使用している。また、ジョブ#とはプロセッサ#4をそれぞれ100%ずつ使用しており、メモリ#3, #4をそれぞれ100%ずつ使用しており、メモリ#3, #44をそれぞれ80MB, 100MB使用している。

【0044】以上の処理により、資源が解放された場合 には、現在実行中のジョブに対してその旨を適知し、ジ ョブが資源の再獲得要求をおこなった場合には、資源を 再獲得して分配するようにしたので、資源をジョブに迅 速に再分配することが可能となるので、システム全体と しての実行速度を向上させることが可能となる。

【0045】 次に、以上の機能を実現するためのフロー ナャートについて説明する。図12は、ジョブ側におい て実行される処理の一例を説明するフローチャートであ る。このフローチャートは、ジョブが起動された場合に 実行される。このフローチャートが開始されると、以下 の処理が実行される。

[S1] ジョブは、資源の空き状況を資源使用状況監視

部30bに対して問い合わせる。

[S2] ジョブは、空き状況に応じた資源の獲得要求 を、資源獲得部30dに対して行う。

[0046] [S3] ジョブは、資源に空きが発生した 場合に、資源の再獲得を行うか否かを判定し、再獲得を 行う場合にはステップS4に進み、それ以外の場合には ステップS5に進む。

【0047】例えば、ジョブが非常に多くのメモリとブロセッサのパワーを必要とするような場合には、資源の再獲得を行う方が有利であるので、その場合には再獲得を行う、と判定し、ステップS4に進む。

[S4] ジョブは、資源再獲得部30cに要請し、資源 管理テーブルの「通知予約」を「要」に設定する。

【0048】 [S5] ジョブは、自己の処理(ジョブ) を実行する。

[S6] ジョブは、資源使用状況監視部300から資源 の空きが発生した旨の選知があったか否かを判定し、空 きがあった場合にはステップS7に進み、それ以外の場 合にはステップS8に進む。

【0049】 [S7] ジョブは、資源の再獲得を行う 「資源再獲得処理」を実行する。なお、この処理の詳細 は、図13を参照して後述する。

[S8] ジョブは、処理が終了したか否かを判定し、まだ終了していない場合にはステップS5に戻り、それ以外の場合にはステップS9に進む。

[S9] ジョブは、処理が終了したとして資源解放部30eに対して資源の解放を要求する。

【0050】次に、図13を参照して図12のステップ S7に示す「資源再獲得処理」の詳細を説明する。この フローチャートが開始されると、以下の処理が実行され ることになる。

[S20] ジョブは、資源使用状況監視部30bに対して資源の空き状況を問い合わせる。

【0051】その結果、資源使用状況監視部30bからは、現在再獲得可能な資源量が通知される。

[S21] ジョブは、通知された量の資源の獲得が有益か否かを判定し、有益である場合にはステップS22に進み、それ以外の場合にはもとの処理に復帰する。

[S22] ジョブは、空き状況に応じた資源再獲得要求 を資源再獲得部30cに対して行う。

【0052】次に、図14を参照して、ジョブ管理部3 のが資源の獲得と解放を行う場合において実行する処理 の一例について説明する。このフローチャートが開始さ れると、以下の処理が実行される。

[S 40] 資源獲得部30 dは、ジョブから資源の獲得 要求がなされたか否かを判定し、要求がなされた場合に はステップS 41に進み、それ以外の場合にはステップ S 44に進む。

【0053】 [S41] 資源獲得部30dは、資源管理 テーブル30fを参照して、資源の空き状況を確認す る。

[S 4 2] 資源獲得部30 dは、要求された資源が空き 状態にある場合には、資源を要求したジョブに対して割 り当てる。

[S43] 資源獲得部30dは、資源管理テーブル30 fを更新し、新たに割り当てた資源と、その割り当て先 のジョブとを関連付けて格納する。

【0054】 [S44] 資源解放部30eは、ジョブから資源の解放要求がなされたか否かを判定し、要求がなされた場合にはステップS45に進み、それ以外の場合には処理を終了する。

[S45] 資源解放部30eは、要求された資源を解放する。

【0055】 [S46] 漢源解放部30eは、資源管理 テーブル30fから、解放された資源に関する情報を削 除する。そして資源使用状灰監視部30bは、資源管理 テーブル30fを参照して資源に空きが発生したことを 検知し、その旨を現在実行中のジョブに対して通知す る。

【0056】次に、図15を参照して、ジョブ管理部3 のが資源の再獲得処理を行う場合に実行される処理の一 例を説明する。このフローチャートは、図14のステップ S46において資源の空をがジョブに通知され、その 結果として、ジョブから資源の空き状況の問い合わせ (図13のステップ S20) がなされた場合に実行され る処理である。このフローチャートが開始されると、以 下の処理が実行される。

【0057】 [860] 資源使用状況監視部30bは、 資源の空き状況を資源管理テーブル30fから取得す る。

[S61]資源使用状況監視部30bは、現在実行中の ジョブに対して資源の空き状況を通知する。

【0058】 [S62] 資源再獲得部30cは、資源の 再獲得要求がジョブからなされたか否かを判定し、要求 がなされた場合にはステップS63に進み、それ以外の 場合には処理を終了する。

[S63]資源再獲得部30cは、空き状態となっている資源を、要求を行ったジョブに対して供与する。

【0059】 【S64】 資源再獲得部30cは、資源管理テーブル30fを新たに供与した資源に広じて更新す。以上の処理によれば、資源の空き状態が発生した場合には、通別予約を行っているジョブに対して通知し、ジョブから資源再獲得の要求がなされた場合には、資源を供与するようにしたので、空き状態の資源を迅速に再利用することにより、システム全体のパフォーマンスを向上させることが可能となる。

【0060】 なお、以上の実施の形態では、プロセッサ エレメントが複数存在するシステムを例に挙げて説明し たが、本発明はこのような場合のみならず、プロセッサ エレメントが1つのみの場合であっても実現可能であ る。

【0061】また、以上の実施の形態では、ジョブがプロセッサエレメントを共用するようにしたが、ジョブがプロセッサエレメントを占有するようにしてもよいことはいうまでもない。

【0062】更に、複数のジョブから資源の再獲得要求 がなされた場合については、それぞれのジョブの優先度 や、処理開始時刻等に応じて、資源の削り当てを行うよ うにすればよい。

【0063】最後に、上記の処理機能は、コンピュータ によって実現することができる。その場合、情報処理装 置が有すべき機能の処理内容は、コンピュータで読み取 り可能な記録媒体に記録されたプログラムに記述されて おり、このプログラムをコンピュータで実行することに より、上記処理がコンピュータで実現される。コンピュ 一夕で読み取り可能な記録媒体としては、磁気記録装置 や半導体メモリ等がある。市場へ流通させる場合には、 CD-ROM(Compact Disk Read Only Memory)やフロ ッピー(登録商標)ディスク等の可搬型記録媒体にプロ グラムを格納して流涌させたり、ネットワークを介して 接続されたコンピュータの記憶装置に格納しておき、ネ ットワークを通じて他のコンピュータに転送することも できる。コンピュータで実行する際には、コンピュータ 内のハードディスク装置等にプログラムを格納してお き、メインメモリにロードして実行する。

【0064】 (付記1) 複数のジョブを処理する情報 処理装置において、ジョブの起動時および終了時に当該 ジョブに対する資源の割り当ておよび解放を行う資源割 り当て、解放手段と、前記資源割り当て、解放手段によ るジョブへの資源の割り当て状況を管理する資源割り当 て状況管理手段と、前記資源割り当て状況管理手段を参 順して、資源の空き状況が変化したことを検知した場合 には、ジョブに対してその旨を通知する資源空き状況通 知手段と、を有することを特徴とする情報処理接臘。

【0065】(付記2) 前記資源空き状況通知手段 は、予め要求を行っているジョブに対してのみ資源の空 き状況を通知することを特徴とする付記1記載の情報処 理់を開

【0066】(付記3) 前記資源空き状況通知手段の 通知の結果、当該ジョブから空き状況の問い合わせがな された場合には、使用可能な資源に関する情報を通知す を使用可能資源通知手段を更に有することを特徴とする 付記1記載の情報処理装置。

【0067】(付記4) 前記質源空を状況認知手段の 通知の結果、当該ジョブが資源の再獲得要求を行った場合 合には、資源を再度制り当てる資源再割り当て手段を更 に有することを特徴とする付記1記載の情報処理装置。 【0068】(付記5) 前記資源再割り当て手段は、 複数のジョブから資源の再獲得要求がなされた場合に は、ジョブの優先度に応じて資源を再割り当てすること を特徴とする付記4記載の情報処理装置。

【0069】 (付記6) 複数のジョブを処理する情報 処理装置を管理するプログラムを記録したコンピュータ 読み取り可能を記録媒体において、前記コンピュータ を、ジョブの起動時および終了時に当該ジョブに対する 質郷の削り当ておよび解放を行う資源割り当て・解放手段、前記資源割り当て・解放手段によるジョブへの資源の割り当て状況を管理する資源割り当て状況管理手段と参照して、資源の空き状況が変化したことを検知した場合には、ジョブに対してその旨を遇知する資源空き状況通知手段、として機能させるプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録解体。

【0070】
【発明の効果】以上説明したように本発明では、複数のジョブを処理する情報処理接慮において、ジョブの起動
時および終了時に当該ジョブに対する資源の割り当て なび解放を行う資源割り当て、解放手段と、資源割り当 て・解放手段によるジョブへの資源の割り当て状況を管 理する資源制り当て状況を理手段と、資源制り当て状況を管 理手段を参照して、資源の空き状況が変化したことを 検知した場合には、ジョブに対してその旨を通知する資 源空き状況が即手段と、を有するようにしたので、資解 が解放された場合には、実行中のジョブに対して迅速に 再分配することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の動作原理を説明する原理図である。
- 【図2】本発明の実施の形態の構成例を示すプロック図である。
- 【図3】図2に示すプロセッサエレメントの詳細な構成例を示す図である。
- 【図4】プロセッサエレメントとオペレーティングシステムの関係を示す図である。
- テムの関係を示す図である。 【図 5 】 オペレーティングシステムのジョブ管理部の構
- 【図6】プロセッサエレメントのプロセッサとメモリの 使用状況を示す図である。
- 【図7】図6に対応する資源管理テーブルの一例であ
- る。

成例を示す機能ブロック図である。

【図8】図6において、ジョブ#Bが終了した場合の様

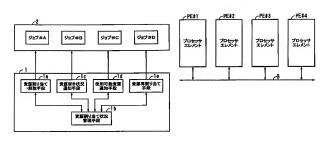
子を示す図である。

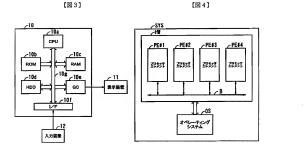
- 【図9】図8に対応する資源管理テープルの一例であ
- 【図10】ジョブ#Aとジョブ#Cとがプロセッサとメモリとを再分配した後の様子を示す図である。
- 【図11】図10に対応する資源管理テーブルの一例である。
- 【図12】各ジョブにおいて実行される処理の一例を説明するフローチャートである。
- 【図13】図12に示す資源再獲得処理の詳細を示すフローチャートである。
- 【図14】ジョブ管理部が資源の獲得と解放を行う場合 に実行される処理の一例を説明するフローチャートであ
- 【図15】ジョブ管理部が資源の再獲得を行う場合に実 行される処理の一例を説明するフローチャートである。 【符号の説明】
- 1 情報処理装置
- 1 a 資源割り当て・解放手段
- 1 b 資源割り当て状況管理手段
- 1 c 資源空き状況通知手段
- 1 d 使用可能資源通知手段
- 1 c 資源再割り当て手段
- 2 ジョブ
- 10 プロセッサエレメント
- 10a CPU
- 10b ROM
- 10c RAM
- 10d HDD 10e GC
- 10f I/F
- 11 表示装置
- 12 入力装置
- 30 ジョブ管理部
- 30a 通信処理部
- 30b 資源使用状況監視部
- 30c 資源再獲得部
- 30 d 資源獲得部
- 30e 資源解放部
- 30f 資源管理テーブル

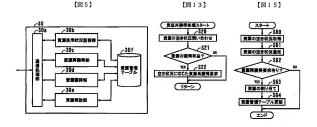
[図7]

PEID	PE	#1	PE	#2	PE	PE#3 PE#4		PE#4		PE#4	
ジョブロ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	通知予約		
JOB#A	100%	100MB	50%	60MB	0%	OMB	0%	OMB	*		
JOB#8	0%	OMB	50%	40MB	100%	70MB	0%	OMB	不要		
JOB#C	0%	OMB	0x	OMB	O%	30MB	100%	100MB	-		

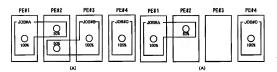
[図1]

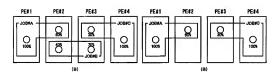












[図9]

	PEID	PE	#1	PE#2		PE	PE#3 PE#4		通知予約	(23 →)	
	ジョブロ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	プロセッサ	メモリ	温利子的	資源の空き状況間い合わせ
	JOB#A	100%	100MB	50%	60MB	0%	OMB	0%	OMB	要	
	JOB#C	0%	OMB	0%	OMB	0%	30MB	100%	100MB	要	空き状況に応じた資源獲得要求
			[図1	0.1			rez	14]			H2 连頭再獲得設定? VE3 CS4
	PE#1	ps	± 2 1 1 1 1 1 1 1 1 1	PE#3	PE#	a.	1.12 スタ ー				通知予約股定 S5 処理実行
г	-	7 🗀			1	_	<u> </u>	S40			S6 wo
	JOBAO JOSE JOSE JOSE JOSE JOSE JOSE JOSE JOS					第四個報事末付) 第三 / S41 東辺の室柱状形線 S42 東辺の宮柱状形線 S42 東辺の野村大田 S43 東辺の東大田 S43				製造物で	
							544\ F				エンド
							頭の解放す	球有り?	W0		
	PE#1	H,	E#2	PE#3	JOB JOB	4 10]	できる。 黄蓮の計画で 東京の 東京の 東京の 東京の 東京の 東京の 東京の 東京の	S45 家放 S46 ブル夏新			

(B)

【図11】

PEID PE\$1 ジョブD プロセッサ メモリ		#1	PE#2		PE	#3	PE#4		通知予約
		プロセッサ メモリ		プロセッサ	メモリ	プロセッサ メモリ		ALA 7 43	
JOB#A	100%	100MB	100%	100MB	0%	20MB	0%	OMB	要
JOB#C	0%	OMB	0%	OMB	100%	80NB	100%	100MB	要